19 日本国特許庁(JP)

①特許出願公開

⑫ 公 開 特 許 公 報 (A)

昭63-301336

@Int_Cl_4

識別記号

庁内整理番号

❸公開 昭和63年(1988)12月8日

G 06 F 12/00

301

V - 8841 - 5B

審査請求 未請求 発明の数 1 (全4頁)

9発明の名称 データ管理情報の格納方式

②特 願 昭62-136038

②出 願 昭62(1987)5月31日

⑫発 明 者 小 田

正 美 神奈川県

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社

内

⑫発 明 者 中 嶋

清

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社

四

①出 願 人 富士通株式会社

砂代 理 人 弁理士 京谷 四郎

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

明 細 魯

1. 発明の名称

データ管理情報の格納方式

2. 特許請求の範囲

DASDボリュームのVTOCのデータセット 制御テーブル(DSCB)に、データセットのデータ部 の開始アドレス及び終了アドレスを記入し、

上記開始アドレスを - n したアドレスから上記開始アドレスまでの間に、当該データセットの保護状態及び統計情報を格納する

ことを特徴とするデータ管理情報の格納方式。

3. 発明の詳細な説明

(概要)

現在データセットを管理する情報は、カタログ、 V T O C、 R A C F (Resource Access Control F acility) 等により分散管理されている。それぞれの情報は別々の管理簿により格納されており、同 一の情報を二重管理しているものもある。そのためデータセットの削除・移動を行う時には、管理情報も同時に行う必要があり、移行方法の不備、手順により管理情報の欠落や矛盾を引き起こすことがよくあった。

このような問題点を解決するために、データセットの管理情報をデータセットの一部として集中 管理し、データセットの移動・削除に伴う管理情報の欠落・矛盾を起こさないようにした。

〔産業上の利用分野〕

本発明は、データセットの保護状態や統計情報、スペース情報などの管理情報をデータセットのデータの一部としてDASDボリュームに格納するようにしたデータ管理情報の格納方式に関するものである。

〔従来の技術〕

第5図は従来のデータセットの管理情報の管理 形態を示す図である。データセットが格納されているボリュームにはVTOCがあり、このVTO Cの中には、データセットの作成日付や満了日付、

(解決しようとする問題点)

従来の管理形態では、同じ情報が複数の管理簿により管理されている。そのため、データセットの移動・削除を行うときは管理情報も同時に行う必要があるが、移行方法の不備、手順により管理情報の欠落・矛盾を引き起こすことがあった。

本発明は、この点に鑑みて創作されたものであ

SCB1はデータ部をポイントしている。このDDの前のトラックに、保護状態や統計情報などの管理情報が格納される。この保護状態とは、従来のRACF管理簿に記入されている保護状態を意味のした。との対し、なけれている。VTOCにがおり、統計情報などを含んでいる。VTOCにがスという。WTOCにがスというである。では、ないようにする。の利用者には読めないようにする。

第3図はDSCBと管理部、データ部の関係を示す図である。DSCBにはデータセット名、開始アドレス及び終了アドレスが記入されている。 開始アドレス及び終了アドレスはCCHHで表現され、データ部の先頭及び終わりをそれぞれ示している。上述したように、DSCBの開始アドレスで示されるトラックの直前のトラックに、保護状態(パスワード)、作成者、更新回数などの管

って、データセットの管理情報をデークセットの 一部として集中管理することにより、データセットの移動・削除に伴う管理情報の欠落・矛盾を起 こさないようにすることを目的としている。

〔問題点を解決するための手段〕

第1図は本発明の原理図である。DASDボリュームのVTOCのデータセット制御テーブルDSCBに、データセットのデータ部の開始アドレス及び終了アドレスを記入する。そして、上記開始アドレスを一nしたアドレスから上記開始アドレスまでの間に、当該データセットの保護状態及び統計情報を格納する。開始アドレス及び終了アドレスはCCHHで表現される物理アドレスである。

(実施例)

第2図は本発明のデータ管理情報の格納方式の 1例を示す図である。データセットはDASDボ リュームに格納されている。DASDボリューム の中にはVTOCが存在し、VTOCの中にはD SCB(Pataset Control Block) が存在する。D

理情報が格納される。例えば、データ部の開始アドレスを5-10とすると、管理情報は5-9から記入される。管理部の管理情報はOSによってアクセスされる。

第4図はデータのアクセス処理を説明する図である。ユーザがデータのアクセス要求を発行すると、OSはDSCB中の開始アドレスを一1し、管理情報を読み、ユーザのアクセス権をチェックする。ユーザのアクセス権が当該アクセスを表するものである場合にはNGを出してものである場合にはOKをユーザプログラムに調知・終了アドレスの範囲でデータをアクセスする。ユーザはデータのアクセスが終了するとと、のSは管理情報中の統計情報を更新する。

(発明の効果)

以上の説明から明らかなように、本発明によれば、

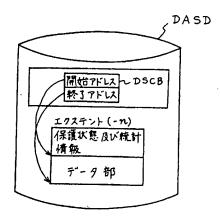
- (a) 従来必要であった管理簿移行ツールが不用になる。
- (b) データセットの削除・移行に伴う管理簿の不整合問題がなくなる。
- (c) 管理簿へアクセスが集中することがないため、 従来技術よりも性能上有利である。

等の顕著な効果を奏することが出来る。

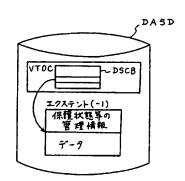
4. 図面の簡単な説明

第1図は本発明の原理図、第2図は本発明のデータ管理情報の格納方式の例を示す図、第3図はDSCBと管理部、データ部の関係を示す図、第4図はデータのアクセス処理を示す図、第5図は従来のデータセット管理情報の管理形態を示す図である。

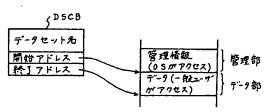
特許出願人 富士通株式会社 代理人弁理士 京 谷 四 郎



本発明の原理図 第 1 図



本紀明のデータ管理情報の格納方式 第 2 図



DSCBと管理部、デ-タ部の関係 第 3 図

